PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-293938

(43)Date of publication of application: 20.10.2000

(51)Int.Cl.

G11B 20/10 G06F 3/06

(21)Application number: 2000-083513

(71)Applicant: HEWLETT PACKARD CO <HP>

(22)Date of filing:

24.03.2000

(72)Inventor: HOGAN JOSHUA N

(30)Priority

Priority number: 99 275286

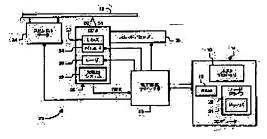
Priority date : 24.03.1999

Priority country: US

(54) METHOD AND DEVICE FOR EXECUTING PATTERNED READ/WRITE OPERATION

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To minimize waiting time and to execute interleaved read and write by writing the pattern of a data unit separated by a gap in 1st and 2nd operation modes to a recordable media and writing a new data unit to the gap in the short seek of read data. SOLUTION: A host processor 16 is operated by an instruction of a driver 12 and writes a data unit separated by a gap to a disk 10 using a read/write DVD drive 22 in a 1st operation mode. The processor 16 makes the drive 22 read the data unit separated by the gap in a 2nd operation mode. The processor 16 makes the gap write the data unit to a computer 14 in short seek of the data unit read by the drive 22 in the 2nd operation mode.



(19)日本国特許庁(J P)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-293938 (P2000-293938A)

(43)公開日 平成12年10月20日(2000.10.20)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G11B 2	20/10	3 0 1	G 1 1 B 20/10	3 0 1 Z
G06F	3/06	302	G06F 3/06	3 0 2 D

審査請求 未請求 請求項の数1 OL (全 9 頁)

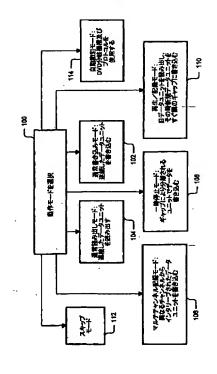
(21) 出願番号 特願2000-83513(P2000-83513) (71) 出願人 398038580 ヒューレット・バッカード・カンバニー (22) 出願日 平成12年3月24日(2000.3.24) HEWLETT-PACKARD COM PANY (31) 優先権主張番号 275286 アメリカ合衆国カリフォルニア州パロアルト ハノーパー・ストリート 3000 (33) 優先権主張国 米国 (US) (72) 発明者 ジョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897 弁理士 古谷 撃 (外2名)				
(22) 出顧日 平成12年3月24日(2000.3.24) HEWLETT-PACKARD COM PANY (31) 優先権主張番号 275286 アメリカ合衆国カリフォルニア州パロアル ト ハノーパー・ストリート 3000 (33) 優先権主張国 米国 (US) グョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897	(21)出願番号	特顧2000-83513(P2000-83513)	(71)出願人	398038580
PANY (31) 優先権主張番号 275286 (32) 優先日 平成11年3月24日(1999.3.24) (33) 優先権主張国 米国 (US) (72) 発明者 ジョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス,キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897				ヒューレット・パッカード・カンパニー
PANY (31) 優先権主張番号 275286 アメリカ合衆国カリフォルニア州パロアル (32) 優先日 平成11年3月24日(1999.3.24) ト ハノーパー・ストリート 3000 (72) 発明者 ジョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897	(22) 出魔日	平成12年3月24日(2000,3,24)		HEWLETT-PACKARD COM
(32) 優先日 平成11年3月24日(1999.3.24) ト ハノーパー・ストリート 3000 (33) 優先権主張国 米国(US) (72) 発明者 ジョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897	(=-,,,,,,,,,,			PANY
(32) 優先日 平成11年3月24日(1999.3.24) ト ハノーパー・ストリート 3000 (33) 優先権主張国 米国 (US) (72) 発明者 ジョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897	(31) 優先橋主張番号	275286		アメリカ合衆国カリフォルニア州パロアル
(33) 優先権主張国 米国 (US) (72) 発明者 ジョシュア・エヌ・ホーガン アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・620 (74) 代理人 100063897				ト ハノーパー・ストリート 3000
アメリカ合衆国カリフォルニア州94022, ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・ 620 (74)代理人 100063897			(72) 発明者	
ロスアルトス, キングスウッド・ウェイ・ 620 (74)代理人 100063897	(00) 度/0個上版目	水 (00)	(12/36/31)	
620 (74)代理人 100063897				
(74)代理人 100063897				
			(7A) (1) AP 101 J	
			(14)1647	

(54) 【発明の名称】 パターン化された読み出し/書き込み動作を実行するための方法および装置

(57)【要約】

【課題】待ち時間を最小限に抑えつつ、インタリープされた 読み出しおよび書き込み動作を実行すること。

【解決手段】DVD+RW等の読み出し/書き込みドライア(22,202)が、インタリーアされた読み出しおよび書き込み動作を記録可能な媒体(10)にロング・シークに依存しないで実行する。第1の動作モード中、読み出し/書き込みドライア(22,202)は、ギャップ(G1からGnまで)により分離されたデータユニット(P1からPnまで)のパターンを書き込む。各ギャップは、少なくとも1つのデータユニットの全長に及ぶ。第2の動作モート中、読み出しおよび書き込み動作がインタリーアされる。パターンで記録されたデータユニットの少なくとも一部が第2のモートド中に読み出されるデータユニットのショートシーク内でギャップに書き込まれる。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】プロセッサ(16、206)と、

複数の実行可能な命令(21)を記憶するためのメモリ (18、20) と、及びプロセッサ(16、206) に応答する 読み出し/書き込みドライブ(22、202)と、を含む装 置(14、200)であって、

実行時に命令 (21) により、プロセッサ (16、206) が、第1の動作モード中にデータユニット (P1~Pn) を、少なくとも1つのデータユニットの全長にそれぞれ 及ぶギャップ (G1~Gn) によって分離するようにし、プ 10 ロセッサ (16、206) により、読み出し/書き込みドラ イブ (22、202) が前記第1のモード中に前記分離され たデータユニットを書き込むようにし、

実行時に命令(21)により、プロセッサ(16、206) が、第2の動作モード中に前記分離されたデータユニッ トを読み出し/書き込みドライブ(22、202)により読 み取らせるようにし、プロセッサ(16、206)により、 読み出し/書き込みドライブ(22、202)が前記第2の モード中に読み出されたデータユニットのショートシー ク内でギャップ (G1~Gn) にデータユニットを書き込 む、装置(14、200)。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、一般にデータ記憶 装置に関する。特に、本発明は、擬似ランダムアクセス メモリに対するデータの読み出しと書き込みを同時に行 うための方法および装置に関する。

[0002]

【従来の技術】典型的なコンピュータは、データを記憶 するために様々な種類のメモリを使用し得る。これは、 DRAM、SRAM等のランダムアクセスメモリを使用 し得る。また、磁気テープ等の順次メモリを使用し得 る。また、「読み出し/書き込み」光ディスク等の擬似 ランダムアクセスメモリを使用し得る。

【0003】読み出し/書き込み光ディスクには、新規 データを一回のみ書き込むことが可能なディスクや、新 規データを何度も書き込むことが可能なディスクがあ る。DVD+RWディスクは、新規データを何度も書き 込むことが可能な読み出し/書き込みディスクの一種で

【0004】読み出し/書き込みドライブは、読み出し /書き込み光ディスクにデータを書き込むことが可能で ある。典型的な読み出し/書き込みドライブには、ディ スクに沿って半径方向に移動する光ピックアップユニッ トが含まれる。光ピックアップユニットは、順に、レー ザ、光学アセンブリ(集束レンズを含む)、および光検 出系を含む。

【0005】読み出し/書き込みドライブは、通常、読 み出し動作モードと、以下の書き込み動作モード、すな なくとも1つと、を有する。書き込み追加モードは、読 み出し/書き込みディスクにすでに書き込まれたデータ に新規データを追加することが可能であり、挿入編集モ ードは、すでに書き込まれたデータを新規データで上書 きすることが可能である。

【0006】読み出しおよび書き込み動作中、光ピック アップユニットは、ターゲットの位置に移動し、そこで データを読み出したり、または書き込む。ターゲット位 置への移動は、「ショートシーク」または「ロングシー ク」として特徴づけることができる。ショートシーク は、通常、電気機械式アクチュエータを介して集束レン ズを移動させることによって実行される。ロングシーク は、通常、スレッドアセンブリを介して光ピックアップ ユニット全体を移動させることによって実行される。電 気機械式アクチュエータを介して行われるシークは、ス レッドアセンブリを介して行われるシークに比べてはる かに高速で実行される。

【0007】読み出しと書き込みの動作をインタリーブ することによって、データを光ディスクに「同時に」書 20 き込むことが可能である。例えば、第1の位置において データを読み出し、第2の位置へのシークを実行し、第 2の位置にデータを書き込み、第3の位置へのシークを 実行し、第3の位置においてデータを読み出し、第4の 位置へのシークを実行し、第4の位置においてデータを 書き込む等によって、読み出しと書き込みの動作を同時 に行ってもよい。シークのために、電気機械式アクチュ エータ、またはスレッドアセンブリのどちらかを用いる かは、ターゲット位置への距離による。

【0008】各シーク動作に関連する待ち時間がある。 30 アクチュエータを介してシークを実行する場合は、スレ ッドアセンブリを介してシークを実行する場合に比べは るかに高速であるため、通常、ロングシークは、ショー トシークに比べて待ち時間が大幅に長い。ロングシーク の待ち時間が大幅に長いため、インタリーブされた読み 出しおよび書き込みの動作を実行することを困難にする 可能性がある。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】待ち時間を最小限に抑 えつつ、インタリーブされた読み出しおよび書き込みの 動作を実行する必要がある。

[0010]

【課題を解決するための手段】本発明は、インタリーブ された読み出しおよび書き込みの動作中にロングシーク の使用を回避するものである。第1の動作モード中、ギ ャップによって分離されたデータユニットのパターン (例えば、1つ以上のデータブロック、1つ以上のGO P) を記録可能な媒体に書き込む。ギャップは、それぞ れ少なくとも1つのデータユニットの全長に及ぶ。読み 出しおよび書き込みの動作は、第2の動作モード中にイ わち、書き込み追加モードおよび挿入編集モード、の少 50 ンタリーブされる。パターンで記録されたデータユニッ

20

トの少なくとも一部は、第2のモード中に読み出され、 そして新規のデータユニットが、第2のモード中に読み 出されたデータのショートシーク内でギャップに書き込 まれる。

【0011】読み出しおよび書き込みの動作をこのよう にインタリーブすることで、ロングシークの使用を低減 または無くす。従って、待ち時間は、高価なハードウェ ア変更を行ってロングシークの実行速度を増加する必要 なく短縮される。

【0012】本発明の他の態様および利点については、 本発明の原理を例として示した図面とともに、以下の詳 細な説明から明らかになろう。

[0013]

【発明の実施の形態】例示の目的で図面に示すように、 インタリーブされた読み出しおよび書き込みの動作を実 行可能なシステムにおいて本発明を具現化する。各シス テムは、読み出しおよび書き込みの動作をインタリーブ する際、ロングシークの使用を減少または無くすバター ンでデータを格納することが可能である。以下の段落に おいて、DVDシステムに関連して本発明を説明する。 最初にDVD読み出し/書き込みディスクについて簡単 に説明する。次に、DVDドライブおよびDVDプレー ヤを含むコンピュータシステムについて説明する。

【0014】次に、DVDプレーヤに対する応用例を2 つ説明する。一応用例において、DVDプレーヤは、2 つのテレビ番組を同時に記録する。

【0015】他の応用例において、DVDプレーヤは、 テレビ番組を記録し、且つ同時に、先に記録したテレビ 番組の部分を再生する。このような再生/記録の特徴 は、特に望ましいといえる。例えば、視聴者は、テレビ 30 番組の視聴を一時停止し、テレビのそばを離れて何か別 のととをして (例えば、電話に出て)、ある期間の後に テレビに戻り、番組の視聴を一時停止していた時点から 番組の視聴を再開することができる。DVDプレーヤ は、視聴者が離れていた間に第1の部分を記録する。視 聴が再開される時、DVDプレーヤは、第1の部分の再 生を開始する。しかしながら、DVDプレーヤは、番組 の記録をさらに続行する(「第2の部分」)。第1の部 分を再生した後、DVDプレーヤは、第2の部分の再生 を継ぎ目なく開始して、視聴者が番組の残りの部分を中 40 断せずに視聴することを可能にする。DVDプレーヤ は、第2の部分の再生中でも番組の記録を続行する。と れは、DVDディスクの擬似ランダムアクセス特性によ り、ある程度可能になる。

【0016】一方、VCRを使用している視聴者は、番 組の視聴を一時停止した時点から番組の視聴を再開する ととはできない。視聴者は、番組全体を記録し、数分ま たは数時間番組が終了するのを待ち、VCRを巻き戻 し、そして番組の視聴を一時停止した時点から視聴を再 開するという選択肢を有する。また別の選択肢は、一時 50 2、B2、…、An、Bnをディスク10に図3に示す

停止中 (視聴者が離れている間) に該部分を記録し、別 の行動(activity)から戻り、VCRの電源を切り、番組 の視聴を再開し、おそらく番組の終了後に記録した部分 を視聴することである。VCRを使用することに関する 選択肢は、どちらも本発明に係るDVDプレーヤにより 提供される再生/記録の特徴ほど望ましくもなければ、 好都合でもない。

【0017】図1は、DVD読み出し/書き込みディス ク10 (以下、ディスク10と称する) を示す。スパイ ラル状の溝12がディスク10に刻まれている。溝12 は、内側トラック12aから開始し、外側トラック12 bで終了する。DVDフォーマットによって、溝12、 または溝12とランドの両方にデータを記録することが できる。ディスク10は、擬似ランダムアクセス特性を 備えた面記録媒体である。ディスク10に記録されたデ ータは、ランダムアクセスメモリに記憶されたデータほ ど高速でアクセスできないが、順次メモリ(例えば、テ ープ) に記憶されたデータよりは髙速でアクセスでき る。

【0018】次に、図2および図3を参照して、ディス ク10に実行され得る各種の読み出しおよび書き込み動 作を示す。ディスク10に動作を実行するために、動作 モードが選択される (ブロック100)。 ここでは、5 つの動作モードが記載される。すなわち、「通常読み出 し」動作モード、「通常書き込み」動作モード、「一時 停止」動作モード、「再生/記録」動作モード、そして 「マルチチャンネル記録」動作モードである。

【0019】 データのユニット、すなわち「データユニ ット」に関連して、読み出しおよび書き込みの動作を説 明する。データユニットは、単一のデータブロックでも よいが、2つ以上のデータブロック、単一のピクチャグ ループ(「GOP」)、2つ以上のGOP等でもよい。 【0020】通常書き込みモードを選択する(ブロック 102)と、連続したデータユニットがディスク10に 書き込まれる。例えば、図3に示すように連続したデー タブロックW1, W2, …, Wnをディスク10に書き 込むことができる。

【0021】通常読み出しモードを選択する(ブロック 104)と、ディスク10にすでに記憶されているデー タユニットが読み出される。例えば、ブロック♥1, ♥ 2, …, Wnを、ブロックW1から開始してブロックW nまで連続して読み出すことができる。

【0022】マルチチャンネル記録モード(106)を 選択すると、複数のソースからのデータユニットがイン タリープされ、インタリーブされたデータユニットがデ ィスク10に書き込まれる。例えば、第1のソースから データユニットA1、A2、…、Anを第2のソースか らデータユニットB1, B2, …, Bnでインタリーブ し、インタリーブされたデータユニットA.l., B1, A パターンで書き込むことができる。このようにインタリ ーブすることにより、複数のソースからのデータを同時 に記録することができる。マルチチャンネル書き込みモ ードの利点は、以下で明らかとなろう。

【0023】一時停止モードを選択する(ブロック10 8)と、ギャップによって分離される一または複数のデ ータユニットのパターンで、データが書き込まれる。各 ギャップは、少なくとも1個のデータユニットの全長に 及ぶ。例えば、データユニットP1, P2, P3, …, Pnを、ギャップG1, G2, G3, …, Gnにより図 10 る。ギャップGkの残りの半分Gkbは、上まだ空であ 3に示すパターン (データユニットP1, ギャップG 1, データユニットP2, ギャップG2, データユニッ トP3, ギャップG3, …, データユニットPn, ギャ ップGn)で分離することができる。図3に示す各ギャ ップG1, G2, G3, …, Gnは、データユニットP 1, P2, P3, …, Pnの全長と同様の長さを有す

【0024】再生/記録モードを選択する(ブロック1 10)と、すでに記録されている(「旧」)データユニ ットの少なくとも一部がディスク10から読み出され、 「同時」に「新規」データユニットがディスク10に書 き込まれる。

【0025】一時停止モード中に書き込まれたデータユ ニットから読み出しが開始される。例えば、データユニ ットP1が、まず再生/記録モードの開始時に読み出さ れる。データユニットP1が読み出された後に、新規デ ータがショートシーク内のギャップ(例えば、ギャップ G1) に書き込まれる。次に、旧データがデータユニッ トP2から読み出され、新規データがギャップG2に書 き込まれ、旧データがデータユニットP3から読み出さ れ、新規データがギャップG3に書き込まれ、以下続い ていく。このようなインタリービングは、別のモードが 選択されるまで続行される。

【0026】再生/記録モード中までは、読み出し位置 と書き込み位置の間の短い距離をトラバースするために 単に高速のショートシークのみが使用されていた。より 低速のロングシークは、使用されずにいた。ロングシー クの使用を無くすことにより、読み出しおよび書き込み の動作を再生/記録モード中にインタリーブすることが

【0027】ディスク10の所期の用途(例えば、テレ ビ番組を記録する)に応じて、一時停止モード中に数ギ ガバイトのデータを記録し得る。この結果、一時停止モ ードの開始時に記録されたデータユニット(例えば、デ ータユニットP1)は、ディスク10の内側トラック1 2 a の近くに配置可能であり、一方、一時停止モードの 終了時に記録されたデータユニット(例えば、データユ ニットPn)は、外側トラック12bの近くに配置可能 である。次に再生モードを選択すると、外側トラック1

側トラック12bから内側トラック12aまで移動する ために、ロングシークを行うことが可能である。

【0028】しかしながら、ロングシークは、例えば、 ギャップG1, …, Gk, …, GnがデータユニットP 1、…、Pk、…、Pnの全長の少なくとも2倍である (図4に示すように)場合に回避され得る。内側トラッ ク12aへの移動は、一連のショートシークで実行され る。各ショートシークの終了時、データユニットがギャ ップの半分(例えば、ギャップGka)に書き込まれ る。その後、データユニットがブロックPkから読み出 された後、ギャップGkの空の半分Gkbにデータユニ ットを書き込むことができる。従って、外側トラック1 2 b から内側トラック12 a への移動中に、データユニ ットを一または複数のギャップに書き込むことができ る。結果としてロングシークが回避される。

【0029】ギャップG1, …, Gk, …, Gnがデー タユニットP1,…,Pk,…,Pnの全長の3乃至4 倍である場合、より精密な実施を用いることができる。 これにより、記録済みの「興味のない」部分をスキップ することができる。ギャップをより大きくしたことで、 ショートシーク内で記録する機会が常にあることが保証 される。

【0030】図5は、ディスク10と、ホストプロセッ サ (例えば、中央処理装置) 16、ランダムアクセスメ モリ18、長期メモリ(例えば、ハードドライブ)2 0、および読み出し/書き込みDVDドライブ22を含 むコンピュータシステム14と、を示す。 DVDドライ ブ22は、DVD+RWフォーマット仕様等のDVDフ ォーマット仕様に準拠する。

【0031】ホストプロセッサ16は、通常読み出し、 通常書き込み、マルチチャンネル記録、一時停止、およ び再生/記録動作モードで動作するよう、DVDドライ ブ22にコマンドすることができる。ホストプロセッサ 16が、DVDドライブ22に通常書き込みモードで動 作するようコマンドすると、ホストプロセッサ16は、 DVDドライブ22に連続データユニットを送信する。 ホストプロセッサ16が、DVDドライブ22にマルチ チャンネル記録モードで動作するようコマンドすると、 40 ホストプロセッサ16は、第1および第2のソースから のデータユニットをインタリーブし、インタリーブされ たデータユニットをDVDドライブ22に送信する。ホ ストプロセッサ16が、DVDドライブ22に、一時停 止モードで動作するようコマンドすると、ホストプロセ ッサ16は、データユニットを空ファイル(例えば、ギ ャップ) でインタリーブし、インタリーブされたデータ ユニット/空ファイルをDVDドライブ22に送信す る。ホストプロセッサ16が、DVDドライブ22に、 通常読み出しモードで動作するようコマンドすると、ホ 2bから内側トラック12aへの移動が開始される。外 50 ストプロセッサ16は、DVDドライブ22からファイ

ルを受信するために要求を送信する。ホストプロセッサ 16が、DVDドライブ22に、再生/記録モードで動 作するようコマンドすると、ホストプロセッサ16は、 DVDドライブからファイルを受信するために要求を送 信し、かつ要求されたファイルのショートシーク内でギ ャップに書き込まれるべきデータユニットを送信する。 【0032】ホストプロセッサ16は、長期メモリ20 に通常格納されてコンピュータ14の通常動作中にRA M18にロードされるドライバ21を介して、DVDド ライブ22とインタフェースするよう命令される。ドラ 10 イバ21は、本質的に複数の実行可能な命令を含むソフ トウェアプログラムである。

【0033】かかるシステム14において、DVDドラ イブ22は、「ダム(dumb)」ユニットでもよい。すなわ ち、読み出しおよび書き込みの動作を実行するための知 能のすべてがコンピュータシステム14に内蔵されても よい。

【0034】DVDドライブ22は、ディスク10を回 転するためのスピンドルモータ24を含む。さらにDV Dドライブ22は、レーザ光線B1を発生するためのレ 20 い。 ーザ28、このレーザとディスク10の間の集束レンズ 30、および反射光線B2を検出するための光検出シス テム32を通常含む光ビックアップユニット26を含 む。光検出システム32は、データとタイミング/アド レス指定情報を搬送するリードバック信号RBKを発生 する。

【0035】レンズ30は、ショートシークを実行する ために電気機械式アクチュエータ34 (例えば、ボイス コイルモータ) により移動可能である。光ピックアップ ユニット26は、ロングシークを行うためにスレッドア 30 センブリ36により移動可能である。

【0036】スピンドルモータ24、電気機械式アクチ ュエータ34、およびスレッドアセンブリ36は、電子 回路アセンブリ38により制御される。光ピックアップ ユニット26のレーザ28は、電子回路アセンブリ38 の一部であるレーザドライバ(図示せず)により駆動さ れる。電子回路アセンブリ38は、リードバック信号R BKを処理して、アドレス指定情報を入手し、レーザド ライバのタイミングを制御し、かつ電子機械式アクチュ エータ34とスレッドアセンブリ36を制御する。

【0037】また、電子回路アセンブリ38は、ホスト プロセッサ16からの動作モードコマンドにも応答し、 ディスク10に格納されたファイルの場所をマッピング する。電子回路アセンブリ38が読み出し動作を実行す るようにコマンドされると、光ピックアップユニット2 6に、ホストプロセッサ16により要求されたデータユ ニットを搬送するリードバック信号RBKを発生させ る。電子回路アセンブリ38は、通常、電子信号RBK から要求されたデータを回復し、回復したデータを復調 し、復調したデータを誤り訂正コード(「ECC」)ブ 50 リームを読み出して、この圧縮されたビデオストリーム

ロックで構成し、ECCブロックで誤り訂正を行う。誤 り訂正されたデータは、ホストプロセッサ16に送信さ

【0038】電子回路アセンブリ38は、一書き込み動作 を行うようコマンドされると、ホストプロセッサ16か らデータを受信し、典型的にはデータをバッファに入 れ、バッファリングされたデータのブロックに対してE CC符号化を行い、ECC符号化されたブロックを変調 符号化し、そして光ピックアップユニット26が、変調 符号化されたデータをディスク10に書き込むようにす る。

【0039】次に、図6を参照して、ビデオ表示信号用 出力ジャックVOUTと、第1および第2の入力ビデオ 信号用の入力ジャックVIN1およびVIN2と、を有 するDVDプレーヤ200を示す。DVDシステム20 0は、ディスク10への読み出しおよび書き込みを十分 な速度で行い、バッファメモリ量を最小にして2つのビ デオストリームをサポートするための能力を有するDV Dドライブ202を含む。2X以上のドライブが好まし

【0040】さらにDVDプレーヤ200は、データバ ス204、バス204に接続されたマイクロコントロー ラ206、およびバス204に接続されたコーデックカ ード208を含む。マイクロコントローラ206は、専 用プロセッサと、通常読み出し、通常書き込み、マルチ チャンネル記録、一時停止および再生/記録の各モード でDVDドライブ202を動作するよう専用プロセッサ に命令する動作プログラムが符号化されたROMと、を 含んでもよい。

【0041】コーデックカード208は、MPEG等の フォーマットに従って入力ビデオ信号VIN1、VIN 2を符号化するための第1および第2のエンコーダ21 0および212を含む。第1のエンコーダ210は、第 1のバッファ214に圧縮されたビデオストリームを格 納し、第2のエンコーダ212は、第2のバッファ21 6に圧縮されたビデオストリームを格納する。

【0042】さらに、コーデックカード208は、MP EG等のフォーマットに従って解凍を行うデコーダ21 8を含む。DVDドライブ202により読み出される圧 縮されたストリームは、第3のバッファ220に格納さ れ、デコーダ218により解凍される。デコーダ218 は、圧縮されていないデータを搬送する信号VOUTを 出力し、直接ビデオモニタ222に送信する。

【0043】圧縮されたビデオストリームは、GOPを 含む。従って、DVDドライブ202によって読み出さ れ、書き込まれた各データユニットは、一または複数の GOPを含んでもよい。

【0044】通常読み出しモード中、マイクロコントロ ーラ206は、ディスク10から圧縮されたビデオスト

を第3のバッファ218に (バス204を介して) 記憶 するよう、DVDドライブ202にコマンドする。次 に、マイクロコントローラ206は、第3のパッファ2 20 に記憶されたビデオストリームを解凍して、解凍さ れたビデオストリームを搬送する信号VOUTをビデオ モニタ222へ送信するよう、デコーダ218にコマン ドする。

【0045】通常書き込みモード中、マイクロコントロ ーラ206は、第1のビデオ信号VIN1を圧縮して、 圧縮されたビデオストリームを第1のバッファ214に 10 記憶するよう、第1のエンコーダ210にコマンドす る。次に、マイクロコントローラ206は、圧縮された ビデオストリームをディスク10に書き込むよう、DV Dドライブ202にコマンドする。

【0046】マルチチャンネル記録モード中、マイクロ コントローラ206は、両エンコーダ210および21 2に、入力ビデオ信号VIN1およびVIN2を圧縮さ せるとともに、圧縮されたビデオストリームを第1およ び第2のバッファ214および216に記憶させる。マ イクロコントローラ206は、第1のバッファ214に 記憶されたGOPを第2のバッファ216に記憶された GOPでインタリーブする。次にマイクロコントローラ 206は、インタリーブされたこれらのGOPをディス ク10に書き込むようDVDドライブ202にコマンド する。

【OO47】マルチチャンネル記録モードにより、DV Dプレーヤ200は、2つのテレビ番組を同時記録でき る。第1のテレビジョン信号(すなわち、VIN1) は、DVDプレーヤ200の第1の入力ジャックに供給 され、第2のテレビジョン信号(すなわち、VIN2) は、DVDプレーヤ200の第2の入力ジャックに供給 される。

【0048】一時停止モード中、マイクロコントローラ 206は、第1のビデオ信号VIN1を圧縮して、圧縮 されたビデオストリームを第1のバッファ214に記憶 するよう第1のエンコーダ210にコマンドする。次 に、マイクロコントローラ206は、空ファイルを第1 のバッファ214に記憶されたGOPでインタリーブす る。空ファイルは、典型的なGOPと少なくとも同じ長 さにするか、あるいはGOPより大きくしてもよい。次 40 れ、デコーダ218用のメモリおよび処理を解放する。 に、マイクロコントローラ206は、インタリーブされ たGOP/空のファイルをディスク10に書き込むよう DVDドライブ202にコマンドする。

【0049】再生/記録モード中、マイクロコントロー ラ206は、第1の入力ビデオ信号VIN1を圧縮し て、圧縮されたビデオストリームを第1のバッファ21 4に記憶するよう、第1のエンコーダ210にコマンド する。また、マイクロコントローラ206は、ディスク からGOPを読み出し、同時にバッファに格納されたG OPをディスク10に書き込むよう、DVDドライブ250る。興味のない部分をスキップするために、ショートシ

02にコマンドする。バッファに格納されたGOPは、 読み出されるGOPのショートシーク内でギャップに書 き込まれる。ディスク10から読み出されたGOPは、 第3のバッファ218に記憶され、デコーダ220によ り解凍される。解凍されたビデオストリームを搬送する 信号VOUTは、表示のためにビデオモニタ222に送 信される。

【0050】一時停止および再生/記録モードにより、 視聴者は、テレビ番組を一時停止し、テレビセットのそ ばを離れて何か別のことをする (例えば、電話に出る) ことができる。視聴者は、離れる前に一時停止モードを 選択するだけでよい。一時停止モードが選択されると、 DVDプレーヤ200は、テレビ番組の記録を開始す る。テレビセットに戻ると同時に、視聴者は再生/記録 モードを選択する。本システム200は、一時停止モー ド中に記録された映像の表示を開始し、同時に「生の (ライブ、live)」映像の記録を開始する。テレビ番組 の残り部分の初めから終わりまで、DVDプレーヤ20 0は、再生/記録モードで動作する。一時停止モード中 に記録された部分が一旦表示されると、DVDプレーヤ 200は、再生/記録モード中に記録された部分の表示 を継ぎ目なく開始する。従って、視聴者は、中断されて いないテレビ番組を観られる。再生/記録モード中、視 聴者は、もはや「生の」放送(現在放送中の番組)を観 ているわけではなく、従ってテレビ番組を一時停止した 時間の長さと同じだけの初期遅延がある。

【0051】例えば、本システム200により、視聴者 は、フットボールの試合を、パスプレイの最中にフット ボールが空中にある状態で一時停止させることができ る。視聴者は、テレビを離れ、15分後にテレビセット に戻り、レシーバーの腕へと落下するファトボールを観 ることができる。さらに、視聴者は、中断されていない 試合の残りを観ることが可能である。

【0052】コーデックカード208の性能は、例え ば、双方向のフレーム(IPBシーケンスにおけるBフ レーム)を使用しない高速データレート―定ビットレー トモードにエンコーダ210、212を切り替える場合 に最適化され得る。とれにより、エンコーダのメモリ要 件が低減するとともにエンコーダ処理の負担が軽減さ また、一定ビットレートは、インタリービングを簡略化

【0053】DVDシステム200は、他の特徴を備え てもよい。例えば、本システム200は、「スキップ」 動作モード112 (図2参照)を備えてもよい。スキッ プモードにより、視聴者は、記録した番組の部分をスキ ップして生の放送(現在放送中の番組)に追いつくこと ができる。さらに、スキップモードにより、視聴者は、 記録された興味のない部分をスキップすることができ

ークを使用してもよい。スキップモードは手動で入力す ることができる。

【0054】本システム200は、「親制御(parental control)」にすでに用いられているもの等、既存のDV D分岐機構およびプロトコルを利用し得る。これによ り、「プログラムセグメント」の自動識別を容易にする とともに、記録された興味のない部分の消去またはスキ ップを助ける。分岐機構およびプロトコルは、通常書き 込みモード102、通常読み出しモード104, マルチ チャンネル記録モード106、一時停止モード108、 および再生/記録モード110の最中に使用してもよ く、また独立した「自動識別」モード114(図2参 照) において使用されてもよい。

【0055】とのように、視聴者が番組の視聴を一時停 止し、後で、番組の視聴を一時停止した時点から番組の 視聴を再開することができるシステムが開示されてい る。かかる動作モードは、テレビ放映されたスポーツイ ベント等のライブイベントにとって特に魅力的である。 この選択肢は、既知のVCRにはない。

【0056】しかしながら、さらに一般的には、読み出 20 しおよび書き込みの動作は、ロングシークを減少または 無くすようにインタリーブされる。従って、インタリー ブされた読み出しおよび書き込みの平均待ち時間は、髙 価なハードウェア変更を行ってロングシークの速度を増 加させる必要なく短縮される。

【0057】DVDドライブに関連して本発明を上述し てきたが、本発明はこれに限定されるものではない。他 のタイプの擬似ランダムアクセスメモリに本発明を適用 することが可能である。

【0058】本発明は上述した具体的な実施態様に限定 30 されるものではない。データユニットは、データブロッ クまたはGOPに限定されない。MPEG以外の圧縮フ ォーマットが使用される場合、データユニットは、この 別の圧縮フォーマットにより生成されたユニットに対応 し得る。データ記憶パターンは、図3および図4に示さ れるパターンに限定されない。

【0059】データユニットは、データユニットを空フ ァイルでインタリーブする以外の方法で、ギャップによ って分離されてもよい。例えば、データユニットと空フ ァイルをインタリーブする代わりに、ホストプロセッサ 40 がデータユニット、ギャップサイズおよびギャップのア ドレス開始を示す適当なアドレス情報を送信してもよ い。ギャップ開始アドレスおよびギャップサイズを用い れば、データユニットを分離することができる。

【0060】コーデックカードは、第1および第2のエ ンコーダを含む代わりに、第1および第2の入力ビデオ 信号をインタリーブする単一のエンコーダを含んでもよ い。入力ビデオ信号がすでに符号化(例えば、MPEG 符号化)されている場合、コーデックカードから、単一

してもよい。

【0061】従って、本発明は上述した具体的な実施態 様に限定されるものではない。それよりむしろ、本発明 は、特許請求の範囲に従って解釈される。

12

【0062】以下においては、本発明の種々の構成要件 の組み合わせからなる例示的な実施態様を示す。 1. ブ ロセッサ(16、206)と、複数の実行可能な命令(21) を記憶するためのメモリ(18、20)と、及びブロセッサ (16, 206) に応答する読み出し/書き込みドライブ(2 2、202) と、を含む装置 (14、200) であって、実行時 に命令(21)により、プロセッサ(16、206)が、第1 の動作モード中にデータユニット(PI~Pn)を、少なく とも1つのデータユニットの全長にそれぞれ及ぶギャッ プ(G1~Gn)によって分離するようにし、プロセッサ (16、206) により、読み出し/書き込みドライブ(2 2、202) が前記第1のモード中に前記分離されたデータ ユニットを書き込むようにし、実行時に命令(21)によ り、プロセッサ (16、206) が、第2の動作モード中に 前記分離されたデータユニットを読み出し/書き込みド ライブ (22、202) により読み取らせるようにし、プロ セッサ(16、206)により、読み出し/書き込みドライ ブ(22、202)が前記第2のモード中に読み出されたデ ータユニットのショートシーク内でギャップ (G1~Gn) にデータユニットを書き込む、装置(14、200)。2. プロセッサ (16、206) が、データユニット (P1~Pn) を空ファイルでインタリーブすることによって前記デー タユニットを分離し、前記インタリーブされたファイル /データユニットが前記第1のモード中に書き込まれ る、上記 l 記載の装置 (14、200)。3. ギャップ (G1 ~Cn) が、データユニット (P1~Pn) の全長の少なくと も2倍である、上記1記載の装置(14、200)。4.前 記第1のモード中に第1の位置が書き込まれ、移行期間 は、前記第2のモードがコマンドされると開始し、前記 第1の位置が前記第2のモード中にアクセスされると終 了し、また、前記移行期間中に中間のギャップの一部に データユニットが書き込まれることにより、少なくとも 1つのショートシークが前記移行期間中に実行されると とを可能にする、上記3記載の装置(14、200)。5. 入力ビデオ信号を符号化するためのエンコーダ(210、2 12) であって、前記符号化されたビデオ信号は前記第2 のモード中に前記パターンで媒体 (10) に書き込まれ る、エンコーダ(210、212)と、及び前記第2のモード 中、媒体(10)から読み出されるデータユニットを復号 するためのデコーダ (218) と、をさらに含む、上記1 記載の装置(14、200)。6. エンコーダ(210、212) が、双方向フレームを使用することなく前記ビデオ信号 を符号化する、上記5記載の装置(14、200)。7.命 令(21)が、選択されたデータユニットをスキップする ようプロセッサ(206)にさらに命令する、上記1記載 のエンコーダまたは第1 および第2のエンコーダをなく 50 の装置(14、200)。8. 命令(21)が、DVD分岐機

構およびプロトコルを用いて前記動作を実行するようブ ロセッサ (206) にさらに命令する、上記1記載の装置 (200)。

[0063]

【発明の効果】本発明により、待ち時間を最小限に抑え つつ、インタリーブされた読み出しおよび書き込み動作 を実行することが可能になる。

【図面の簡単な説明】

【図1】DVDディスクの図である。

【図2】本発明に係る読み出しおよび書き込みの動作を 10 22、202 読み出し/書き込みDVDドライブ 実行するための各種方法のフローチャートである。

【図3】本発明に係るデータ記憶バターンの図である。

【図4】本発明に係る他のデータ記憶パターンの図であ る。

【図5】本発明に係る、中央処理装置、メモリおよびD VD読み出し/書き込みドライブを含む、コンピュータ システムのブロック図である。

【図6】本発明に係る、マイクロコントローラ、DVD*

* 読み出し/書き込みドライブおよびコーデックカードを 含む、DVDプレーヤのブロック図である。

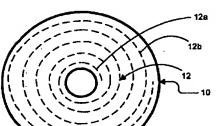
【符号の説明】

- 10 ディスク
- 14 コンピュータシステム
- 16 ホストプロセッサ
- 18 ランダムアクセスメモリ
- 20 ハードドライブ
- 21 ドライバ
- - 200 DVDプレーヤ
 - 206 マイクロコントローラ
 - 208 コーデックカード
 - 210、212 エンコーダ
 - 218 デコーダ

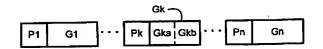
G1∼Gn ギャップ

P1~Pn データユニット

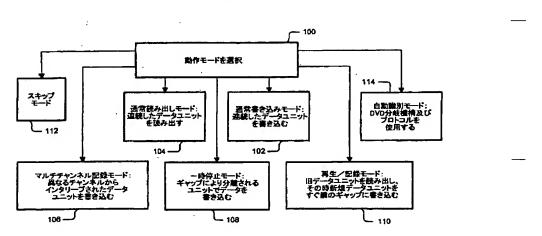
【図1】



【図4】



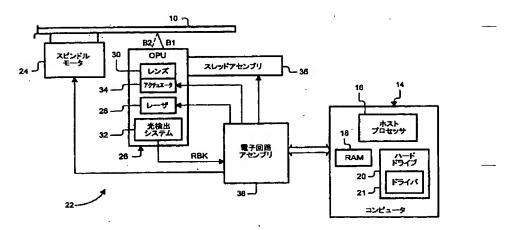
【図2】



【図3】



【図5】



【図6】

